⑩日本国特許庁(JP)

⑪特許出頭公路

⑩公開特許公報(A)

昭63-115004

(1) Int Cl.

識別記号

庁内整理電号

⊕公開 昭和63年(1988)5月19日

G 01 C 21/00 G 09 B 29/10

N = 6666 - 2FA = 8302 - 2C

審査請求 未請求 発明の数 1 (全15頁)

◎発明の名称 車両の現在地推測方法

②特 顋 昭61-260420

每出 類 昭61(1986)10月31日

仓発 明 者 柏 峅 . 4 埼玉県所沢市花園 4 丁目2610番地 バイオニア株式会社所 沢工場内 仓発 明 孞 安 虅 斉 埼玉県所沢市花園 4 丁目2610番地 パイオニア株式会社所 沢工場内 经验 明 杏 紐 井 雅 埼玉県所沢市花閏4丁目2610番地 パイオニア株式会社所 幸 沢工場内 ②発 跀 者 埼玉県所沢市花園 4 丁目 2610番地 パイオニア株式会社所 島 敦 彦 沢工場内 ②出 贸 人 パイオニア株式会社 東京都目黑区目黑1丁目4番1号 砂代 理 人 弁理士 藤村 元章

明 胡 四

1、発明の名称

•

中国の現在地批開方法 "

2、特許請求の範囲

する中国の現在地推測方法。

3. 発明の詳細な説明

技術分別

本発明は、用板ナビゲーション転割におけるID 両の現在地推測方法に関するものである。

哲是技術

近年、地図情報をメモリに記憶しておき、その地図情報をメモリから読み出して田両の現在地とともに表示装置に表示させることにより、町両を所定の目的地に誘導するの載ナビゲーション装置が研究、開発されている。

かかるナビゲーション装置では、印画に搭載された走行距離センサや方位センサ等の出力データに基づいて国画の走行距離や方位等を検出し、これに基づいて関々刻々と変化する駅画の別在地を推薦することにより、ディスプレイに描述されている地図上への現在地の表示が行なわれる。

、ところで、避路地図を数価化するに際しては、 申買が走行可能な道路のすべてに関して数価化す ることが望ましいが、センサ級の精度等により、 すべての過路に関し正確にナビゲーションを行な うことは保賀である。また、数値化する作業も膨 大なものとなる。したがって、あるレベルまで数 値化を限定せざるを切なく、この場合数値化され ていない過路を走行することを想定しなければな らない。

孔川の異な

本発明は、上述した点にだみなされたもので、 過路地図の数値化のレベルに拘らず、誤りの無い ナピゲーションの実現を可能とした順両の現在地 推動方法を提供することを目的とする。

本来明による申訴の現在地排別方法は、進行方位の過程データ枠分に対するずれ為又は推翻位置から最近傍線分までの距離が所定範囲外になったことを検出し、その地点からの走行距離を貸出し、この走行距離に比例した距離に関し、最近傍ね分までの距離のサンプリング値を用いて走行データと連路データの相関をとり、相関性が高ければ前記道路データ上に現在地を推正することを特徴としている。

U7の名種の処理プログラムやその他必要な情報 が予め書き込まれたROM(リード・オンリ・メ モリ)8と、プログラムを実行する上で必要な情 **帽の四込み及び銃出しが行なわれるRAM(ラン** ダム・アクセス・メモリ)9と、いわゆるCD・ ROM、1Cカード客からなり、ディジタル化 (数値化)された地図情報が記録された記録媒体 10と、V‐RAM (Video RAM)等からなるグラ フィックメモリ11と、CPU1から送られてく る地図等のグラフィックデータをグラフィックメ モリ11に描陌しかつ画及としてCR下等のディ スプレイ12に表示すべく制御するグラフィック コントローラ13とからは成されている。入力弦 買14はキーボードさからなり、使用名によるキ 一入力により名目の指令等をシステムコントロー ラ5に対して見する。

記録媒体10には地図情報が記録されるのであるが、そのデータ構造について以下に説明する。 先ず、第2図(A)に示すように、日本全図を例 えば16384(--2*) [m] 四方のメッシュ

7' H R

以下、本見用の実施所を例におづいて計画に説明する。

割1何は、本見明に係る市板ナビゲーション基置の構成を示すプロック圏である。同圏において、 1は地研集に割づいて単純の方位データを出力するための地研集センサ、2は研査の海連度を検出するための角速度センサ、3は単調の移動距離を検出するための正行距離センサ、4は地度及び経度情報等から即函の現在地を検出するためのGPS(Global Positioning System)装置であり、これら各センサ(装置)の出力はシステムコントローラ5に供給される。

テリトリーファイルは木データは遊において最も風質なファイルであり、各種の地図データや地図 個話に必要なデータが書き込まれている。 第3図(A)において、ナビID及びセクションテーブルがナビゲーションにおける道路及び交差点校 雰用ファイル、ビクチャーIDが表示管理用ファ

イル、遊客セクションデータから交を点データまでが実際の場所データである。場例データは、都の地域データは、都の下層が川、海、場等のポリゴンデータ、その上が遊路、数道等のラインデータ、その上が地名等の文字データ、そして最上層が交差点データとなっている。最上層の交差点データは復述する交換点でいる。最上層の交流データは復述する交換点がある。最上層の交流が一タであり、ディスプレイ上には表示されない。

次に、如4図(A)に示すように、1つのテリトリーの中を例えば256分割し、これにより得られる1024(2 ^m) [m] 四方のメッシュをユニットと呼ぶ。このユニットも同様にユニットNo.(Nx.Ny) で管理され、そのNo.(Nx.Ny) で管理され、Crniy) より状まる。ユニットは中間的な管理単位で、地図情報はこの単位で記録され、ユニットが256個集まってテリトリーファイルを構成する。地図描写の風はこの単位を基に行なわれるので、個画の基

ファイル内には表示管理用のピクチャー1Dとい うファイルがある。本実施例では、地図データの 粒尺が例えば2、5万分の1、5万分の1、10 万分の1の3種類に設定されており、実際の地図 テータとしては、最も昭尺の大きい2. 5万分の 1のものだけを持っている。各稿尺の地図は、第 8 図~第10図の名図(A)に示すように、エリ アに分割され、このエリアはエリアNo. (Anx. Any)で管理される。エリアNo.(Anx、Any) は現在地(Crntx。Crnty)より求まる。 柏尺が 2. 5万分の1の場合、エリアNo、とユニット No、は同じであり、5万分の1の場合は1つの エリアがユニットファイル4個分となり、10万 分の1の場合は1つのエリアがユニット16個分 となる。また、各粒尺のピクチャー」Dには、切 8四~第10回の各因(B)にそれぞれ示すよう に、その略尺の地図を表示するのに必要なポリゴ ン、ライン、キャラクタ、文字デーダの先幼アド レスとデータサイズが記録されている。

疑いて、ポリゴンデータとラインデータについ

本即なと言うことができる。ナビ1Dファイルには、記48(B)に示すように、ユニットNO、(NX、Ny)のファイルにおけるライン先級アドレス、交差点先級アドレス、の第セクション先級アドレス、交差点先級アドレス等のデータが各ユニットのにおき込まれている。

更に、第5回(A)に示すように、1つのユニット内を例えば16分割し、これにより初られる256(2)(m)四方のメッシュをセクションを呼ぶ。このセクションも同様にセクショントのではなった。(Sx、Sy)で管理され、そのNo、(Sx、Sy)は現在地(Crntx、Crnty)より、こので四内のな分(な分の裂りで過路等が表わされる)や交差点の情報が第5回(B)、(C)に示す如くセクションテーブルとして、更に第6回す如くセクションテークとしてテリトリーファイルに登録されている。

また、第3囟(A)に示すように、テリトリー

て説明する。ポリゴンテータとラインテータは、 第11図(A)及び第12図(A)に示すように、 始点と特点で表わされる思りのあるペクトル(食 分)で表わされる。ここで、最も紹尺の大きい2. 5万分の1の地図データで5万分の1や10万分 の1の地図を表現すると、始点・特点間が麻まる のでディスプレイ上で見た限りでは、全ての点を 表示しなくても差し支えないことがある。このこ とを考慮に入れて、ディスプレイ上に表示した場 合に、見た目上省略しても差し支えない点の情報 を、第118(B)及び第12回(B)に示すよ うに、予めポリゴン及びラインデータの各間引き ピットに入れておく。そして、名柏尺の表示的に 周引きピットをチェックして必要に応じて間引き ピットに負担が入っている点を除く、いわゆる間 引きを行なうことにより、表示するな分(ベクト ル)数を疑らすことができる。

また、第13回(A)に示すように、1ユニット内に存在する交差点の全てに通し番号(xn, yn)が付されている。ところで、交差点には、直交

次に、地図データの表示に関して、グラフィックメモリ 1 1 として例えば V - R A M を用いた場合について説明する。表示の構成としては、第 1 4 図 (A)に示すように、5 1 2 (ドット) × 5 1 2 (ドット) の V - R A M 上で画面を 1 6 分別し、それぞれのエリアに独立した 1 枚の地図を表示するようにする。1 エリアは 1 2 8 (ドット) × 1 2 8 (ドット) の 1 ユニットであり、更に 1

キー入力が無い協合は、ディスプレイ12上に 現在地周辺の地図表示を行なうとともに単画の現 在位置及びその方位を例えば単画マークにてこの 地図上に表示し、単画が移動したらその移動に伴 い地図をスクロールさせ、更に現在グラフィック メモリ11上にある地図データの範囲を単画位置 が越えそうなときには、記録媒体10から必要な 地図データを読み出してディスプレイ12上に表示する(ステップS6)。

キー入力が有ると、その入力データに応じて現在地の再セット(ステップS7)、センサ新正(ステップS8)、目的地セット(ステップS9)及び地図の拡大・松小(ステップS10)の名ルーチンを実行する。

また、CPU7はタイマーによる耐込みにより、 第16回に示すように、一定時間間間で助租気センサ1及び角速度センサ2の各出力データに基づいて車両の方位を常に計算する処理を行なう(ステップS11.S12)。

CPU7は更に、走行距離センサ3よりデータ。

6 分別することにより1エリアは32 (ドット) ×32 (ドット) の1セクションとなる (第14) 以(日)、(C)を奪取)。実際の重版ディスプレイには、第14 D (A)の中央の4 海面に相当する256 (ドット)×256 (ドット)のエリア (太和で聞ったエリア)が表示され、このエリアがV・RAM上を移動することによって即項の現在地の動きを表現する。

がに、CPU7によって実行される基本的な手 類を第15回のフローチャートに従って説明する。 CPU7は、先ず最初にプログラムを実行させ るためのイニシャライズを行ない(ステップS1)、 しかる援助両の現在地がセットされているか否 かを判断する(ステップS2)。 現在地がセット されていない場合は、現在地セットルーチンの実 行(ステップS3)、例えば入力装置14でのキー 入力による現在地のセットが行なわれる。次に、 建行距離を表にし(ステップS4)、 殊いて入力 装置14からのキー入力が有るか否かの判断を行

なう (ステップS5)。

が入力された場合は、走行距離センサによる初込み処理を行なう。この初込み処理では、第17回に示すように、走行距離と方位からの現在地の口出(ステップS14)、道路への引込み(ステップS15)、交差点引込み(ステップS16)、走行距離による引込み(ステップS17)が実行される。なお、このステップS13~ステップS17における名処理に関しては、後で詳細に説明する。

また、GPS装置すより切られる環境、群のデータは、第18回に示すように、GPSデータ受信割込みにより処理され、現在地データとして圧爆変換される(ステップS18)。

取両の走行距離は走行距離センサ3の出力から 求められる。この走行距離センサ3としては、例 えば、市のいわゆるスピードメータケーブルの回 転数(JIS根格では、637回転/Km)より 1回転の距離を積分することにより走行距離を求 める構成のものが用いられるが、センサ3の積度 により切られる走行距離に試会が生することは選 けられない。また、センサ3の精度だけではなく、 地図の精度、タイヤの空気圧の変化、低はスリッ プ等も連行距離の顕著の質因となる。従って、進 行距離の確正を度々行なわないと、正確に距離を 求めることができなくなってしまうことになる。 このため、走行距離センサ3の出力より得た実制 の距離と地図データより得た距離とから距離補正 係数下3を求め、この補正係数下3を用いて距離 補正を行なうことにより、連行距離を常に正確に 検出できるのである。

また、中国の方位は地位気センサーの出力から 求められる。この方位核出方法に関しては、本出 脳人等による特質的60~282341号明細四 等に記載されている。この地租気センサーの示す 北は優北であり、地図北ではない。このため、優 北が地図北に対してずれていた場合、第19図に 示すように、基準位置から一定距離だけ走行した ときに地阻気センサーの出力から得られる推断現 在地P」は実際の現在地P。に対してずれを生じ ることになる。そのため、地阻気センサーより求

を探し出す作業が必要となる。この最近例交差点 や最近傍路分をサーチする作気は、段分や交差点 テータの丘が多い、四ちサーチエリアが広いと、 時間がかかってしまい、時々刻々と変化する現在 地をスムーズに表示できないことになる。ところ が、本実施例においては、第2図~第5図に示し たデータ構造から明らかなように、現在地からの サーチェリアをできるだけ小さくし、かつそのエ リアに入る数分や交差点のデータを管理するデー ク(セクションデーク、セクションテーブル)を 持たせていることにより、尽小単位のセクション をサーチェリアとしてその中から収分や交差点を サーチすることができるので、サーチに変する時 間を短縮できるのである。以下、CPU7によっ て実行される現在地から及近傍線分と最近傍交差 点をサーチする手順を、第228のフローチャー トに従って説明する。

なお、距離補正係数で S 及び方位補正係数 8 S の口出方法は、本出版人等による特別昭 6 O - 2 S 8 2 3 4 4 号用和監督に記載されている。

申両の走行時には、最近例交差点への引込みや 最近例ね分への引込みが適宜行なわれるのであるが、この引込みを行なうためには、現在地に最も 近い遺跡(最近例ね分)や交差点(最近例交差点)

Sy) をそれぞれ求める(ステップS20~S2 2)。これは、各エリアが2ⁿ 単位で分割されて いるので、簡単な独身(割り)で求めることがで きる。次に、セクションをサーチェリアとして、 この中に存在する収分と交差点データをセクショ ンテーブルとセクションデータを参照することに よりロードする (ステップS23~S25)。ロ ードしたデータを基に、現在地からサーチェリア 内の全てのね分までの距離(ね分に対する重ねの 長さ)、全ての交差点までの距離を計算し、それ らを比較することによって最近の複分と最近係な 茂点を得ることができる(ステップS26)。サ ーチを行なう際のスピードは、ね分の本数や交差 点の鑑数に比例するが、前述したデータ構造に基 づくサーチ方式によれば、サーチエリア(セクシ ョン)が小さく、計算の対象となる線分の本数や 交差点の側数が少ないので、資速サーチが可能と なるのである。

扱いて、CPU7によって実行されるね分引込みルーチン及び交差点引込みルーチンの手順を、

都23·因及び第24般のフローチャートに従って 説明する。

到23回のお分引込みルーチンは一定走行発型、 例えば20(m) 切に行なわれる。CPU7は先ず、第22回の手順に従って最近份ね分しをサーチし、そのね分しについて、現在地からね分しまでの範囲 1 ● 及びね分しの地図 東となす 角度 0 を求める (ステップ S30)。そして自由角度 0 と上足角度 6 c との差の絶対値と所定のスレショルド値 0 thとを比較し (ステップ S31)、スレショルド値 0 thとりも大きい場合は、引込みを行なうための有効な分が存在せず、しかも道路から外れたと見なず(ステップ S32)。

スレショルド回 の th以下の場合は、次に上記距 関 』 』と所定のスレショルド回』 thとを比較し (ステップS33)、距倒』 』 がスレショルド回』 thよりも小さいか等しい場合は、そのね分しは 有効な分であり道路上であると見なし (ステップS34)、粒分上に引込みを行なって現在地の框正を行なう (ステップS35)。また、距離』 m

ルーチンについて、第25回及び第26回のフローチャートに従って説明する。

第25回は、サンブルされたデータを配列にセ ープする距離左データセーブルーチンであり、タ イマー別込みによって実行される。CPU7は先 ず、遊路引込み中であるか否かを判断し(ステッ プS50)、引込み中でなければ、遊路から外れ てからの走行距離を表わすカウンタのカウント値 Nocをインクリメントする(ステップS51)。 次に、最近傍線分なる有効線分が有るか否かを判 断し(ステップS52)、有効な分が有る場合は、 最近優ね分までの距離 E(i) と前回求めた距離 E (i-1).とのを分り(i) を配列にセーブする (ステ ップS53)。有効な分が無い場合は、1回節に 板性を逆にした大きな数値をダミーデータとして 足列にセーブする(ステップS54)。そしてポ インタを"1"だけ進め(ステップS55)、し かる扱りターンする。

第 2 6 図は、バターンマッチングルーチンであ り、メインルーチンから所定のタイミングで呼び がスレショルド値! thよりも大きいなむには、有効給的はのなするが必然から外れているものと、特徴する (ステップS36)。

一方、郭24段の交充点引込みルーチンは交充点フラグがオンのとさに行なわれる。 CPU7は 気ず、第22回の手順に従って最近仍交充点をリーチし、その交差点について交差点はでの作類としたがあり、その交差点について交差点はでの作類としたがあり、その交流はでのがあり、近週りにがスレショルド値を行なうべき交差点に関する(ステップS42)、その交差点に対かるとりのでは、引込みを行なう、その交差点に対かるとして引込みを行なってき交差点が無いものとして引込みを行なわない(ステップS44)。

次に、20 85 データから外れた所を走行し、再度 近路データ近辺を走行した場合、走行データと過 路データとの相関をとり、相関性が高ければ近路 データに引き込む、いわゆるパターンマッチング

出されるものである。 CPU7は先ず、引込み中であるか否かを判断し(ステップS60)、引込み中であれば、マッチングの必要がないので、そのままリターンする。 次に、有効ね分がなるかなければ、道路デークから一定距離以上離れて走るければ、道路デークから一定距離以上離れて走る小川位距離以上走行したか否かを判断し(ステックにある)、 走行していない場合は、そのままリターンする。

では、 道路から外れてからの走行距離が一定の 距倒内であるか否かを判断し(ステップS63)、 一定の距離内である場合は、地位気センサ福正ルーチンでは、即両が例えば精切を 返過した原、 単両ボデーが看過を受けると、 地位 気センサイの出力がずれて道路データに乗らなか なる可能性があるので、 地位気センサ 1 の出 なる可能性し、 それに基づいて地程気センサ 1 の 出力デークの補正が行なわれるのである。 ステップSGSでは、遊路から外れてからの走行距離から、マッチングをとる距離の計算が行なわれる。第25時のステップS51で説明したかつンタのカウント値Nocに単位距離しいを乗じたのが、遊路から外れてからの走行距離Noc・しいであり、これに係数Kを乗じたものをマッチング距離しては、係数KをKーロ、25とし、またマッチング距離しての最大値、最小値を設定して制限している。

ステップS66では、第25回の距離差テータセーブルーチンにおいてセーブされたテータについて、最新のデータから以前のマッチングが超分のテータに関し、その標準構造の及び平均値を求める計算が行なわれる(ステップS66)。そのでは、この状められた標準構造のをマッチングが超し、で割ることにより、単位走行距離当りの道路データ図形と走行軌跡図形との相関を表わす相関係数Es(「ログし町)を求める(ステップS67)。

主要部分の符号の説明

1 …… 地田気センサ 2 …… 角速度センサ

5……システムコントローラ

7 ······· C P U 1 0 ······ 起發媒体

1 2 … … ディスプレイ 1 4 … … 入力装置

的し(ステップS68)、ES <ESIN の場合は、 即位走行即加当りの道路データ対形と走行机断域 形との相関性が十分に高いと判断し、超近機能分 への引込みを行なうことによる現在地の推正を行 なう(ステップS69)。相似性が低い場合は、 そのままりターンし、マッチングルーチンを担り 返す。

孔明の効果

以上説明したように、木丸町によれば、地図デークから外れてからの走行距離に応じてマッチング距離を変えることにより、より正確に遊路データに引き込むことができ、また遊路データの無い所も走行できるため、全ての遊路をデータ化しなくても、正確なナビゲーションを行なうことが可能となるとともに、各々の数値化レベルにも対応できることになる。

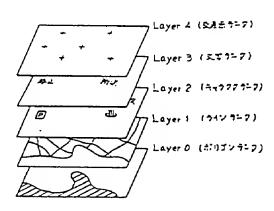
4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明による町両の現在地推制方法が 週別される印載サビゲーション製置の構成を示す プロック図、第2図(A)~(C)乃至第13図

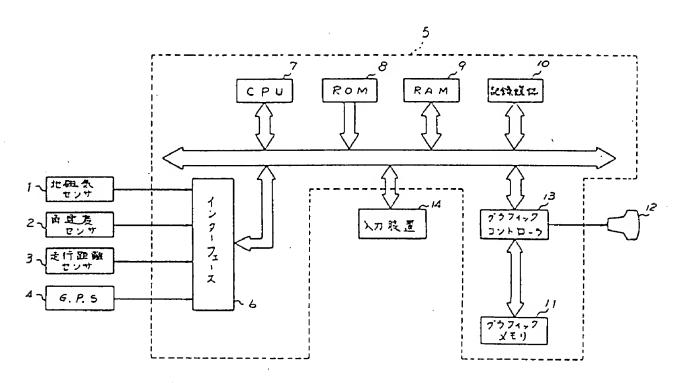
果3四 (A)

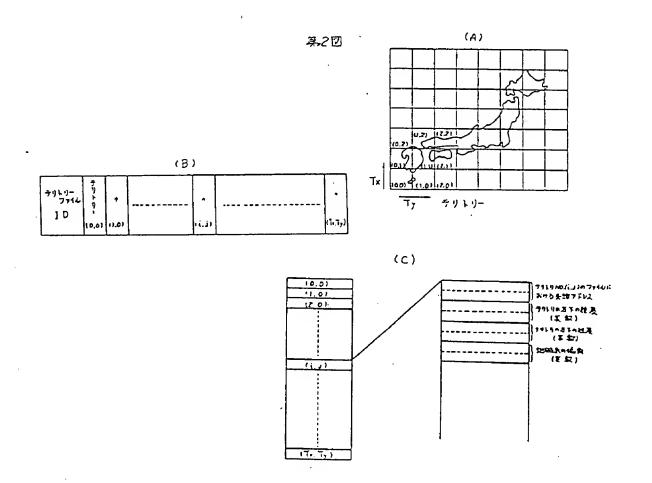
注	が 対対のアインデーク で対象アインデーク	7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7	以 (1) 中一 7
---	-----------------------------	---	------------

(B)

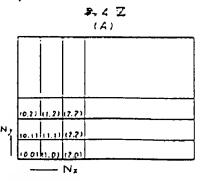


第1回





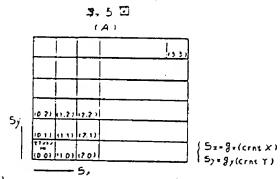
計制即63-115004 (9)

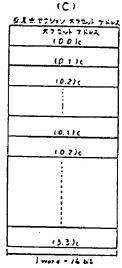


|Nx=fx(crntx) |Ny=fy(crnty)

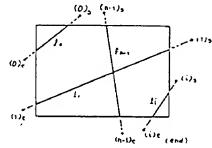
(n. n.)

(日)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(1.01
(2.0)
(2.0)
(2.0)
(2.0)
(3.0)
(3.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)
(4.0)

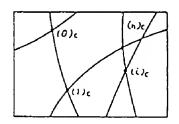




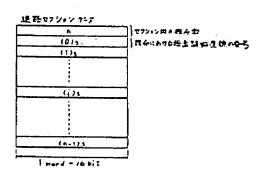




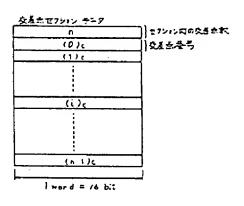
录7 図 (A)

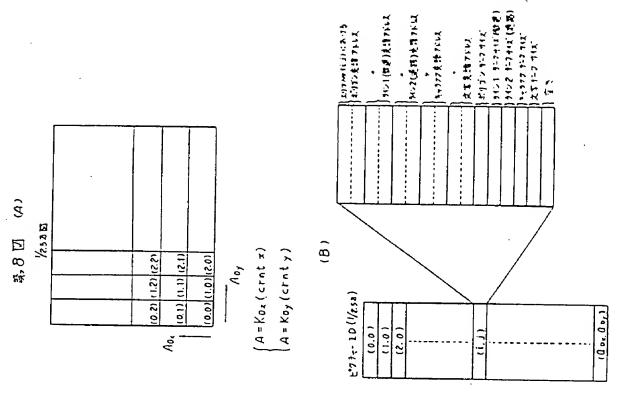


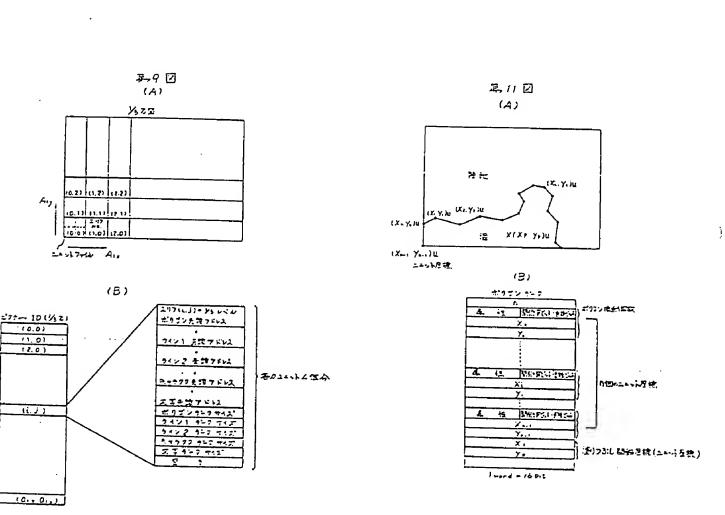
(8)

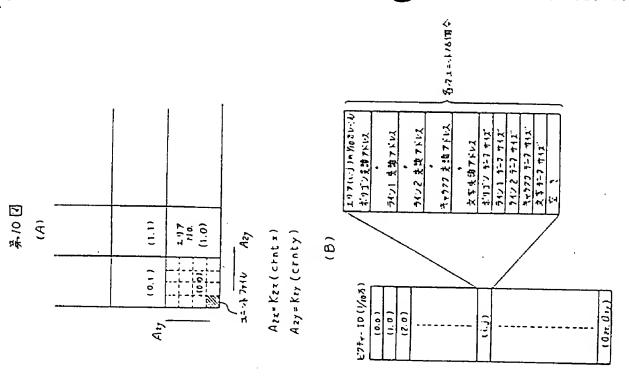


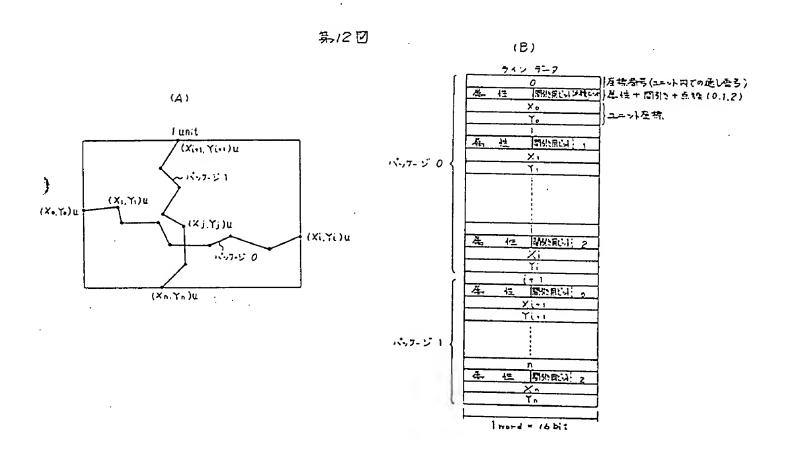
(3)



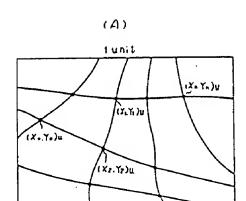




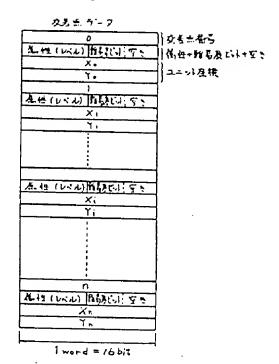


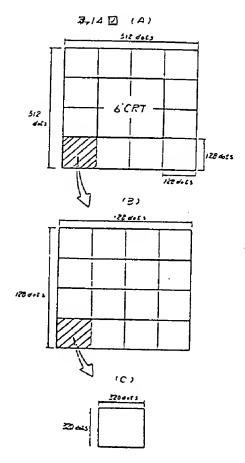


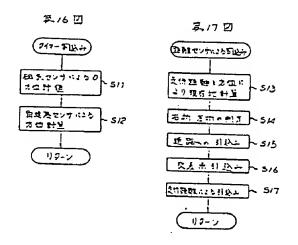
新13 🗵



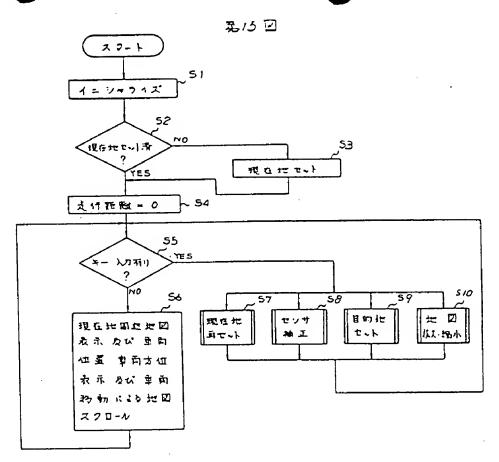
(B)

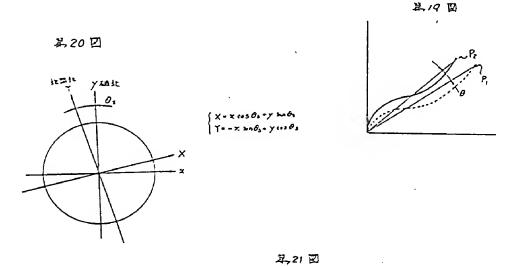


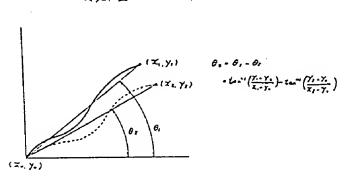


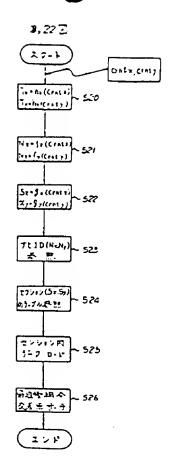


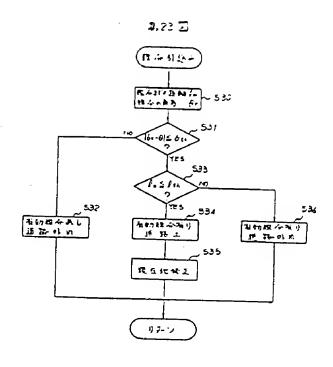


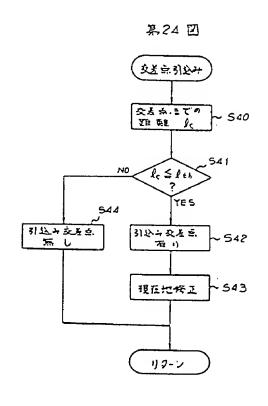


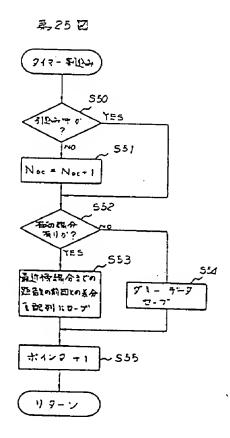


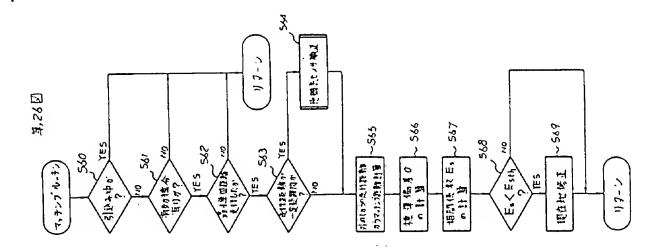












}